

6.előadás: Adatbázisok-I.

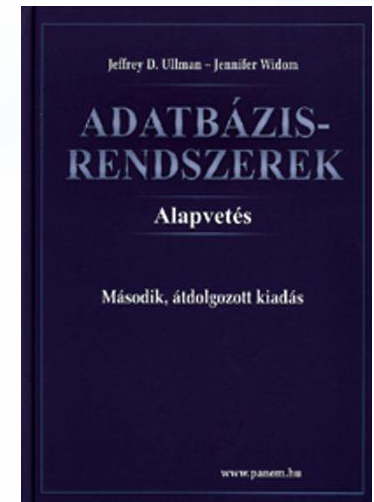
dr. Hajas Csilla (ELTE IK)
<http://sila.hajas.elte.hu/>

SQL gyakorlatban: SQL DML, SQL DDL

6.5. Változtatások az adatbázisban:
SQL DML adatkezelő utasítások:
INSERT, DELETE, UPDATE

[6.6. Kieg.: Tranzakciók, COMMIT]

7.fej. Táblák és megszorítások létrehozása
CREATE TABLE, CONSTRAINTS
(Folyt.köv.7ea: triggererek, nézettáblák)



SQL története, szabványok

- Szabvány adatbázis-kezelő nyelv: SQL
- SQL (angol kiejtésben SEQUEL) uis az SQL előfutára IBM fejlesztette ki a 70-es években: SEQUEL → SQL más is volt pl. Ingres : QUEL (ez kalkulus alapú lekérdezés)
- Szabványok (ANSI, ISO)
SQL86, SQL89, SQL92 (SQL2), **SQL:1999** (SQL3),
SQL: 2003, SQL:2006, SQL:2008
- Nyelvjárások (**Oracle**, Sybase, DB2, Progress, MSSQL, mySQL, SQL Server, PostgreSQL, Access,...)
- Az SQL megvalósítások között vannak különbségek, gyakorlatokon az **Oracle SQL**-t nézzük meg részletesen.

SQL fő komponensei

- **Az SQL elsődlegesen lekérdező nyelv** (Query Language)
SELECT utasítás (az adatbázisból információhoz jussunk)
- **Adatkezelő nyelv, DML** (Data Manipulation Language)
INSERT, UPDATE, DELETE, SELECT
- **Sémaleíró nyelv, DDL** (Data Definition Language)
CREATE, ALTER, DROP
- **Adatvezérlő nyelv, DCL** (Data Control Language)
GRANT, REVOKE
- **Tranzakció-kezelés**
COMMIT, ROLLBACK, SAVEPOINT
- **Procedurális kiterjesztések**
SQL/PSM és a gyakorlatban Oracle PL/SQL

SQL DML

Adatbázis tartalmának módosítása

Tankönyv 6.5. Változtatások az adatbázisban

- **A módosító utasítások** nem adnak vissza eredményt, mint a lekérdezések, hanem az adatbázis tartalmát változtatják meg.
- 3-féle módosító utasítás létezik:
 - INSERT** - sorok beszúrása
 - DELETE** – sorok törlése
 - UPDATE** – sorok komponensei értékeinek módosítása

Beszúrás (insert into)

- Két alakja van:
- 1.) ha egyetlen sort szúrunk be:
INSERT INTO <reláció>
VALUES (<konkrét értékek listája>);
- 2.) ha több sort, egy lekérdezés eredményét
visszük fel alkérdés segítségével:
INSERT INTO <reláció>
(<alkérdés>);

Beszúrás, attribútumok megadása

- **Példa:** A Szeret táblába beírjuk, Zsu szereti a Bud sört.

```
INSERT INTO Szeret  
VALUES('Zsu', 'Bud');
```

- A reláció neve után megadhatjuk az attribútumait.
- Ennek alapvetően két oka lehet:
 1. elfelejtettük, hogy a reláció definíciójában, milyen sorrendben szerepeltek az attribútumok.
 2. Nincs minden attribútumnak értéke, és azt szeretnénk, ha a hiányzó értékeket NULL vagy default értékkel helyettesítenék.

Példa:

```
INSERT INTO Szeret(sör, név)  
VALUES('Bud', 'Zsu');
```

Több sor beszúrása ---1

- Egy lekérdezés eredményét is beszúrhatjuk:
INSERT INTO <reláció>
(<alkérdés>);
- A lekérdezést teljesen ki kell értékelni, mielőtt a sorokat beszúrnánk.
- A **Látogat(név, söröző)** tábla felhasználásával adjuk hozzá a **LehetBarát(név)** táblához Zsu „lehetséges barátait”, vagyis azokat a sörivőket, akik legalább egy olyan sörözőt látogatnak, ahova Zsu is szokott járni.

Több sor beszúrása ---2

```
INSERT INTO LehetBarát  
(SELECT I2.név  
FROM Látogat I1, Látogat I2  
WHERE I1.név = 'Zsu' AND  
I2.név <> 'Zsu' AND  
I1.söröző = I2.söröző);
```

(SELECT) a másik sörivő
(FROM) névpárok:
az első Zsu,
a második nem Zsu,
de van olyan söröző,
amit mindketten
látogatnak.

Több sor beszúrása ---3

INSERT INTO LehetBarát

(**SELECT** név

FROM Látogat

WHERE név <> 'Zsu'

AND söröző **IN**

(**SELECT** söröző

FROM Látogat

WHERE név = 'Zsu'));

(**SELECT**) a másik sörivő

aki nem Zsu és jár olyan sörözőbe, ahová Zsu is, előző példa itt alkérdéssel

Törlés (delete)

- A törlendő sorokat egy WHERE feltétel segítségével adjuk meg:

```
DELETE FROM <reláció>  
WHERE <feltétel>;
```

- Példa:

```
DELETE FROM Szeret  
WHERE nev = 'Zsu' AND  
sör = 'Bud';
```

- Az összes sor törlése:

```
DELETE FROM Szeret; --- ~SELECT FROM  
vagy DELETE Szeret; --- ~ UPDATE relációnev
```

Példa: Több sor törlése

- A **Sörök(név, gyártó)** táblából töröljük azokat a söröket, amelyekhez létezik olyan sör, amit ugyanaz a cég gyártott.

Példa: Több sor törlése

- A **Sörök(név, gyártó)** táblából töröljük azokat a söröket, amelyekhez létezik olyan sör, amit ugyanaz a cég gyártott.

```
DELETE FROM Sörök s
WHERE EXISTS (
  SELECT név FROM Sörök
  WHERE gyártó = s.gyártó
  AND név <> s.név);
```

(WHERE) azok a sörök, amelyeknek ugyanaz a gyártója, mint az s éppen aktuális sorának, a nevük viszont különböző.

A törlés szemantikája

- Tegyük fel, hogy az Anheuser-Busch csak Bud és Bud Lite söröket gyárt.
- Tegyük fel még, hogy s sorai közt a Bud fordul elő először.
- Az alkérdés nem üres, a későbbi Bud Lite sor miatt, így a Bud törlődik.
- **Kérdés:** a Bud Lite sor törlődik-e?

A törlés szemantikája

- **Válasz:** igen, a Bud Lite sora is törlődik.
- A törlés ugyanis két lépésben hajtódik végre.
 1. Kijelöljük azokat a sorokat, amelyekre a WHERE feltétele teljesül.
 2. Majd töröljük a kijelölt sorokat.

Módosítás (update)

- Bizonyos sorok bizonyos attribútumainak módosítása.

UPDATE <reláció>

SET <attribútum értékadások listája>

WHERE <sorokra vonatkozó feltétel>;

- Fecó telefonszámát 555-1212-re változtatjuk (Fecó itt egy sörivó neve):

UPDATE Sörivók

SET telefon = '555-1212'

WHERE név = 'Fecó';

Példa: Több sor módosítása

- Legfeljebb 4 dollárba kerülhessenek a sörök:

```
UPDATE Felszolgál
```

```
SET ár = 4.00
```

```
WHERE ár > 4.00;
```

- UPDATE esetén is használhatóak alkérdések a WHERE záradékban, és a SET-ben az érték helyén lehet skalár értéket adó alkérdés is!

Tranzakciók az SQL-ben (Tk.6.6.)

Miért van szükség tranzakciókra?

- Az adatbázis rendszereket általában több felhasználó és folyamat használja egyidőben.
 - Lekérdezések és módosítások egyaránt történhetnek.
- Az operációs rendszerektől eltérően, amelyek támogatják folyamatok interakcióját, az adatbázis rendszereknek el kell különíteniük a folyamatokat.

Példa: rossz interakció

- Egy időben ketten töltenek fel 100 dollárt ugyanarra a számlára ATM-en keresztül.
- Az adatbázis rendszernek biztosítania kell, hogy egyik művelet se vesszen el.
- **Ezzel szemben** az operációs rendszerek megengedik, hogy egy dokumentumot ketten szerkesszenek egyidőben. Ha mind a ketten írnak, akkor az egyik változtatás elvész (elveszhet).

Tranzakciók

- **Tranzakció** = olyan folyamat, ami adatbázis lekérdezéseket, módosításokat tartalmaz.
- Az utasítások egy „értelmes egészt” alkotnak.
- Egyetlen utasítást tartalmaznak, vagy az SQL-ben explicit módon megadhatóak.
- **Adatbázisok-1 vizsgára csak a tranzakciók 4 ACID tulajdonságát, COMMIT és ROLLBACK** utasításokat kell tudni (lásd a köv. két dián), a többi dia nem-prog.inf-es csak egy-féléves kurzusra szól. A prog.inf-en ezt a köv.félévben Adatbázis-2 tanulják majd még részletesebben.

ACID tranzakciók

ACID tulajdonságok:

- **Atomiság (atomicity):** a tranzakció egységesen lefut vagy nem, vagy az összes vagy egy utasítás sem hajtódik végre.
- **Konzisztencia (consistency):** a tranzakció futása után konzisztens legyen az adatbázis, megszorításokkal, triggerekkel biztosítjuk.
- **Elkülönítés (isolation):** párhuzamos végrehajtás eredménye egymás utáni végrehajtással egyezzen meg
- **Tartósság (durability):** a befejezett tranzakció eredménye rendszerhiba esetén sem vesztet el
- **Opcionálisan:** gyengébb feltételek is megadhatóak.

COMMIT és ROLLBACK

- **A COMMIT utasítás** a tranzakció sikeres befejeződését eredményezi. Egy sikeresen befejeződött tranzakció a kezdete óta végrehajtott utasításainak módosításait tartósan rögzíti az adatbázisban
 - vagyis a módosítások **véglegesítődnek**.
- **A ROLLBACK utasítás** megszakítja a tranzakció végrehajtását, és annak sikertelen befejeződését eredményezi. Az így befejezett tranzakció SQL utasításai által végrehajtott módosításokat a rendszer meg nem történtekké teszi
 - Vagyis az összes utasítás **visszagörgetésre kerül**, a módosítások nem jelennek meg az adatbázisban.

[Példa: egymásra ható folyamatok]

- A **Felzolgál(bár, sör, ár)** táblánál tegyük fel, hogy Joe bárjában csak Bud és Miller sörök kaphatók 2.50 és 3.00 dollárért.
- Sally a **Felzolgál** táblából Joe legolcsóbb és legdrágább sörét kérdezi le.
- Joe viszont úgy dönt, hogy a Bud és Miller sörök helyett ezentúl Heinekent árul 3.50 dollárért.

[Sally utasításai]

(max) SELECT MAX(ár) FROM Felszolgál
WHERE bár = 'Joe bárja';

(min) SELECT MIN(ár) FROM Felszolgál
WHERE bár = 'Joe bárja';

[Joe utasításai]

- Ugyanabban a pillanatban Joe a következő utasításokat adja ki:

(del) DELETE FROM Felszolgál
WHERE bár = 'Joe bárja';

(ins) INSERT INTO Felszolgál
VALUES('Joe bárja', 'Heineken', 3.50);

[Átfedésben álló utasítások]

- A **(max)** utasításnak a **(min)** kell végrehajtódnia, hasonlóan **(del)** utasításnak az **(ins)** előtt, ettől eltekintve viszont nincsenek megszorítások a sorrendre vonatkozóan, ha Sally és Joe utasításait nem gyűjtjük egy-egy tranzakcióba.

[Példa: egy furcsa átfedés]

- Tételezzük fel a következő végrehajtási sorrendet: **(max)(del)(ins)(min)**.

Joe árai:	{2.50,3.00}	{2.50,3.00}	{3.50}	
Utasítás:	(max)	(del)	(ins)	(min)
Eredmény:	3.00			3.50

- Mit lát Sally? **MAX < MIN!**

[Probléma megoldása tranzakciókkal]

- Ha Sally utasításait, **(max)(min)**, egy tranzakcióba gyűjtjük, akkor az előbbi inkonzisztencia nem történhet meg.
- Joe árait ekkor egy adott időpontban látja.
 - Vagy a változtatások előtt vagy utánuk, vagy közben, de a MAX és a MIN ugyanazokból az árakból számolódik.

[Másik hibaforrás: visszagörgetés]

- Tegyük fel, hogy Joe a **(del)(ins)** és utasításokat nem, mint tranzakció hajtja végre, utána viszont úgy dönt, jobb ha visszagörgeti a módosításokat.
- Ha Sally az **(ins)** után, de visszagörgetés előtt hajtja végre a tranzakciót, olyan értéket kap, 3.50, ami nincs is benne az adatbázisban végül.

[Megoldás]

- A **(del)(ins)** és utasításokat Joe-nak is, mint tranzakciót kell végrehajtania, így a változtatások akkor válnak láthatóvá, ha tranzakció egy COMMIT utasítást hajt végre.
- Ha a tranzakció ehelyett visszagörgetődik, akkor a hatásai sohasem válnak láthatóvá.

[Elkülönítési szintek]

- Az **SQL négy elkülönítési szintet** definiál, amelyek megmondják, hogy milyen interakciók engedélyezettek az egy időben végrehajtódó tranzakciók közt.
- Ezek közül egy szint (“sorbarendeazhető”) = ACID tranzakciók.
- Minden adatsziszter a saját tetszése szerint implementálhatja a tranzakciókat.

[Elkülönítési szint megválasztása]

➤ Az utasítás:

SET TRANSACTION ISOLATION LEVEL X

ahol X =

1. **SERIALIZABLE**
2. **REPEATABLE READ**
3. **READ COMMITTED**
4. **READ UNCOMMITTED**

[Sorbarendeozhető tranzakciók]

- Ha Sally a (max)(min), Joe a (del)(ins) tranzakciót hajtja végre, és Sally tranzakciója SERIALIZABLE elkülönítési szinten fut, akkor az adatbázist vagy Joe módosításai előtt vagy után látja, a (del) és (ins) közötti állapotban sohasem.

[Az elkülönítési szint választása]

- Ez a döntés csak azt mondja meg, hogy az illető hogyan látja az adatbázist, és nem azt, hogy mások hogy látják azt.
- **Példa:** Ha Joe sorbarendezhető elkülönítési szintet használ, de Sally nem, akkor lehet, hogy Sally nem talál árakat Joe bárja mellett.
- azaz, mintha Sally Joe tranzakciójának közepén futtatná a sajátját.

[Read-Committed tranzakciók]

- Ha Sally READ COMMITTED elkülönítési szintet választ, akkor csak kommitálás utáni adatot láthat, de nem feltétlenül mindig ugyanazt az adatot.
- **Példa:** READ COMMITTED mellett megengedett a **(max)(del)(ins)(min)** átfedés amennyiben Joe kommitál.
- Sally legnagyobb megdöbbenésére: $MAX < MIN$.

[Repeatable-Read tranzakciók]

- Hasonló a read-commited megszorításhoz. Itt, ha az adatot újra beolvassuk, akkor amit először láttunk, másodszor is látni fogjuk.
- De második és az azt követő beolvasások után akár *több* sort is láthatunk.

[Példa: ismételhető olvasás]

- Tegyük fel, hogy Sally REPEATABLE READ elkülönítési szintet választ, a végrehajtás sorrendje: (max)(del)(ins)(min).
- (max) a 2.50 és 3.00 dollár árakat látja.
- (min) látja a 3.50 dollárt, de 2.50 és 3.00 árakat is látja, mert egy korábbi olvasáskor (max) már látta azokat.

SQL DDL

Adatbázis relációsémák definiálása

- Az SQL tartalmaz **adateleíró részt (DDL)**, az adatbázis **objektumainak** a leírására és megváltoztatására. **Objektumok** leíró parancsa a **CREATE** utasítás.
- A relációt az SQL-ben táblának (TABLE) nevezik, az SQL alapvetően háromféle táblát kezel:
 - Alaptáblák (permanens) CREATE TABLE
 - Nézetáblák CREATE VIEW
 - Átmeneti munkatáblák (WITH utasítás)
- **Alaptáblák** megadása: **CREATE TABLE**

Tábla/reláció sémák SQL-ben

- A legegyszerűbb formája:

```
CREATE TABLE relációnév (  
    Attribútum deklarációk listája,  
    Kiegészítő lehetőségek  
);
```

- Az attribútum deklaráció legalapvetőbb elemei:

Attribútumnév típus [kiegészítő lehetőségek]

- itt: a **típus** olyan, amit az SQL konkrét megvalósítása támogat (gyakorlaton Oracle környezetben nézzük meg),
Típusok, pl: INTEGER, REAL, CHAR, VARCHAR, DATE
- **Kiegészítő lehetőségek** például [DEFAULT], [UNIQUE], [PRIMARY KEY], [FOREIGN KEY, REFERENCES], stb.

Egyszerű példák táblák létrehozására

```
CREATE TABLE Sörözők (  
    név CHAR(20) ,  
    város VARCHAR2(40) ,  
    tulaj CHAR(30) ,  
    engedély DATE DEFAULT SYSDATE  
);
```

```
CREATE TABLE Felszolgál (  
    söröző CHAR(20) ,  
    sör VARCHAR2(20) ,  
    ár NUMBER(10,2) DEFAULT 100  
);
```

Az SQL értékekről (bővebben gyakorlaton)

- INTEGER, REAL, stb, a szokásos értékek, számok.
- STRING szintén, de itt egyes-aposztróf közé kell tenni a 'szöveget' (vagyis nem „macskaköröm” közé).
Két egyes-aposztróf = egynek felel meg, például
'**Joe**' '**s Bar**' megfelel a Joe's Bar szövegnek.
- DATE és TIME típusok is vannak az SQL-ben.
- A dátum formátumát meg kell adni DATE 'yyyy-mm-dd'
Például: DATE '2007-09-30' (2007. szept. 30)
- Az idő formátumát is meg kell adni TIME 'hh:mm:ss'
Például: TIME '15:30:02.5' (délután fél 4 múlt két és fél másodperccel)
- Bármely érték lehet **NULL** hiányzó érték:

Hiányzó értékek: NULL

- Az SQL lehetővé teszi a táblákban **a hiányzó értékeket**, vagyis a relációk soraiban az attribútum értéke ne legyen megadva, hanem egy speciális **NULL** nullérték legyen.
- **A nullérték értelmezésére** több lehetőségünk is van:
 - **Nem-ismert érték**: például tudom, „Joe’s Bár”-jának van valamilyen címe, de nem tudom, hogy mi az.
 - **Nem-definiált érték**: például a házastárs attribútumnak egyedülálló embereknél nincs olyan értéke, aminek itt értelme lenne, nincs házastársa, ezért nullérték.
 - stb (van olyan cikk, amely több százféle okot felsorol)

Default értékek megadása

- A CREATE TABLE utasításban az oszlopnevet **DEFAULT** kulcsszó követheti és egy érték.
- Ha egy beszúrt sorban hiányzik az adott attribútum értéke, akkor a default értéket kapja.

```
CREATE TABLE Sörivók (  
    név CHAR(30)  
    cím CHAR(50) DEFAULT 'Sesame St'  
    telefon CHAR(16) );  
INSERT INTO Sörivók(név)  
VALUES ('Zsu' );
```

Az eredmény sor:

név	cím	telefon
Zsu	Sesame St	NULL

Megszorítások (áttekintés)

(1) Kulcsok és idegen kulcsok

- A hivatkozási épség fenntartása
- Megszorítások ellenőrzésének késleltetése

(2) Értékekre vonatkozó feltételek

- NOT NULL feltételek
- Attribútumra vonatkozó CHECK feltételek

(3) Sorokra vonatkozó megszorítások

- Sorra vonatkozó CHECK feltételek

(4) Megszorítások módosítása (constraints)

(5) Önálló megszorítások (create assertion)

(6) Triggerek (create trigger)

Tankönyv példa: Filmek séma

Filmek(

cím:string,
év:integer,
hossz:integer,
műfaj:string,
stúdióNév:string,
producerAzon:integer)

FilmSzínész(

név:string,
cím:string,
nem:char,
születésiDátum:date)

Stúdió(

név:string,
cím:string,
elnökAzon:integer)

Mit jelentenek az aláhúzások?

Tankönyv példája, hibás fordítás:

title=(film)cím és address=(lak)cím

Tervezéssel később foglalkozunk, ez a példa hibás, az elnevezések, de így jó lesz, hogy a lekérdezéseknél megnézzük hogyan kezeljük.

SzerepelBenne(

filmCím:string,
filmÉv:integer,
színészNév:string)

GyártásIrányító(

név:string,
cím:string,
azonosító:integer,
nettóBevétel:integer)

Példa megszorításokra: Kulcs

- Előző példában: attribútumok aláhúzása mit jelent?
- Filmek: elvárjuk, hogy ne legyen a megengedett előfordulásokban két különböző sor, amelyek megegyeznek cím, év attribútumokon.
- Egyszerű kulcs egy attribútumból áll, de egy kulcs nem feltétlenül áll egy attribútumból, ez az összetett kulcs. Például a **Filmek** táblában a cím és év együtt alkotják a kulcsot, nem elég a cím, ugyanis van például (King Kong, 1933), (King Kong, 1976) és (King Kong, 2005).
- A kulcsot aláhúzás jelöli: **Filmek** (cím, év, hossz, ...)

Kulcs megadása

- **PRIMARY KEY** vagy **UNIQUE**
- Nincs a relációnak két olyan sora, amely a lista minden attribútumán megegyezne.
- Kulcs esetén nincs értelme a DEFAULT értéknek.
- Kulcsok megadásának két változata van:
 - Egyszerű kulcs (egy attribútum) vagy
 - Összetett kulcs (attribútumok listája)

Egyszerű kulcs megadása

- Ha a kulcs egyetlen attribútum, akkor ez az attribútum deklarációban megadható

<attribútumnév> <típus> **PRIMARY KEY**

vagy <attribútumnév> <típus> **UNIQUE**

- Példa:

```
CREATE TABLE Sörök (  
    név          CHAR(20) UNIQUE,  
    gyártó      CHAR(20)  
);
```

Összetett kulcs megadása

- Ha a kulcs több attribútumból áll, akkor a CREATE TABLE utasításban az attribútum deklaráció után a kiegészítő részben meg lehet adni további tábla elemeket: **PRIMARY KEY (attrnév₁, ... attrnév_k)**
- Példa:

```
CREATE TABLE Felszolgál (  
    söröző      CHAR(20) ,  
    sör         VARCHAR2(20) ,  
    ár          NUMBER(10,2) ,  
    PRIMARY KEY (söröző, sör)  
);
```


PRIMARY KEY vs. UNIQUE

- Csak egyetlen **PRIMARY KEY** lehet a relációban, viszont **UNIQUE** több is lehet.
- **PRIMARY KEY** egyik attribútuma sem lehet **NULL** egyik sorban sem. Viszont **UNIQUE**-nak deklarált attribútum lehet **NULL**, vagyis a táblának lehet olyan sora, ahol a **UNIQUE** attribútum értéke **NULL** vagyis **hiányzó érték**.
- az SQL lekérdezésnél adjuk meg hogyan kell ezzel a speciális értékkel gazdálkodni, hogyan lehet **NULL**-t kifejezésekben és hogyan lehet feltételekben használni
- Következő héten visszatérünk a megszorítások és a hivatkozási épség megadására.

Idegen kulcsok megadása

- Az első előadáson a táblák létrehozásához veszünk kiegészítő lehetőségeket: **Kulcs és idegen kulcs (foreign key) hivatkozási épség megadása**
- Az egyik tábla egyik oszlopában szereplő értékeknek szerepelnie kell egy másik tábla bizonyos attribútumának az értékei között.
- **A hivatkozott attribútumoknak** a másik táblában kulcsnak kell lennie! (PRIMARY KEY vagy UNIQUE)
- **Példa: Felszolgál(söröző, sör, ár)** táblára megszorítás, hogy a sör oszlopában szereplő értékek szerepeljenek a **Sörök(név, gyártó)** táblában a név oszlop értékei között.

Idegen kulcs megadása: attribútumként

REFERENCES kulcsszó használatának két lehetősége:
attribútumként vagy sémaelemként lehet megadni.

1.) Attribútumonként (egy attribútumból álló kulcsra)

Példa:

```
CREATE TABLE Sörök (  
    név      CHAR(20) PRIMARY KEY,  
    gyártó   CHAR(20) );
```

```
CREATE TABLE Felszolgál (  
    söröző   CHAR(20),  
    sör      CHAR(20) REFERENCES Sörök(név),  
    ár       REAL );
```

Idegen kulcs megadása: sémaelemként

2.) Sémaelemként (egy vagy több attr.-ból álló kulcsra)

FOREIGN KEY (attribútum lista)

REFERENCES relációnév (attribútum lista)

Példa:

```
CREATE TABLE Sörök (  
    név          CHAR(20) ,  
    gyártó      CHAR(20) ,  
    PRIMARY KEY (név) ) ;
```

```
CREATE TABLE Felszolgál (  
    söröző      CHAR(20) ,  
    sör         CHAR(20) ,  
    ár          REAL ,  
    FOREIGN KEY (sör) REFERENCES Sörök (név) ) ;
```

Hivatkozási épség, idegen kulcs megszorítások megőrzése

- Példa: $R = \text{Felszolgál}$, $S = \text{Sörök}$.
- Egy idegen kulcs megszorítás R relációról S relációra kétféleképpen sérülhet:
 1. Egy R -be történő beszúrásnál vagy R -ben történő módosításnál S -ben nem szereplő értéket adunk meg.
 2. Egy S -beli törlés vagy módosítás „lógó” sorokat eredményez R -ben.

Hogyan védekezzünk? --- (1)

- **Példa:** $R = \text{Felszolgal}$, $S = \text{Sörök}$.
- Nem engedjük, hogy **Felszolgal** táblába a **Sörök** táblában nem szereplő sört szúrjanak be vagy **Sörök** táblában nem szereplő sörre módosítsák (nincs választási lehetőségünk, a rendszer visszautasítja a megszorítást sértő utasítást)
- A **Sörök** táblából való törlés vagy módosítás, ami a **Felszolgal** tábla sorait is érintheti (mert sérül az idegen kulcs megszorítás) 3-féle módon kezelhető (lásd köv.oldal)

Hogyan védekezzünk? --- (2)

1. **Alapértelmezés (Default)** : a rendszer nem hajtja végre a törlést.
2. **Továbbgyűrűzés (Cascade)**: a Felszolgál tábla értékeit igazítjuk a változáshoz.
 - **Sör törlése**: töröljük a Felszolgál tábla megfelelő sorait.
 - **Sör módosítása**: a Felszolgál táblában is változik az érték.
3. **Set NULL**: a sör értékét állítsuk NULL-ra az érintett sorokban.

Példa: továbbgyűrés

- Töröljük a Bud sort a **Sörök** táblából:
 - az összes sort töröljük a **Felzolgál** táblából, ahol sör oszlop értéke 'Bud'.
- A 'Bud' nevet 'Budweiser'-re változtatjuk:
 - a **Felzolgál** tábla soraiban is végrehajtjuk ugyanezt a változtatást.

Példa: Set NULL

- A Bud sort töröljük a **Sörök** táblából:
 - a **Felhasználó** tábla **sör** = 'Bud' soraiban a Budot cseréljük NULL-ra.
- 'Bud'-ról 'Budweiser'-re módosítunk:
 - ugyanazt kell tennünk, mint törléskor.

A stratégia kiválasztása

- Ha egy idegen kulcsot deklarálunk megadhatjuk a SET NULL és a CASCADE stratégiát is beszúrásra és törlésre is egyaránt.
- Az idegen kulcs deklarálása után ezt kell írunk:
ON [UPDATE, DELETE][SET NULL CASCADE]
- Ha ezt nem adjuk meg, a default stratégia működik.

Példa: stratégia beállítása

```
CREATE TABLE Felszolgál (
    söröző CHAR(20),
    sör          CHAR(20),
    ár          REAL,
    FOREIGN KEY(sör)
        REFERENCES Sörök(név)
        ON DELETE SET NULL
        ON UPDATE CASCADE
);
```

Megszorítások ellenőrzésének késleltetése

- Körkörös megszorítások miatt szükség lehet arra, hogy a megszorításokat ne ellenőrizze, amíg az egész tranzakció be nem fejeződött.
- Bármelyik megszorítás deklarálnak **DEFERRABLE** (késleltethető) vagy **NOT DEFERRABLE**-ként (vagyis minden adatbázis módosításkor a megszorítás közvetlenül utána ellenőrzésre kerül). **DEFERRABLE**-ként deklaráljuk, akkor lehetőségünk van arra, hogy a megszorítás ellenőrzésével várjon a rendszer a tranzakció végéig.
- Ha egy megszorítás késleltethető, akkor lehet
 - **INITIALLY DEFERRED** (az ellenőrzés a tranzakció jóváhagyásáig késleltetve lesz) vagy
 - **INITIALLY IMMEDIATE** (minden utasítás után ellenőrzi)

Értékekre vonatkozó feltételek

- Egy adott oszlop értékeire vonatkozóan adhatunk meg megszorításokat.
- A CREATE TABLE utasításban az attribútum deklarációban **NOT NULL** kulcsszóval
- az attribútum deklarációban **CHECK(<feltétel>)**
A **feltétel**, mint a WHERE feltétel, alkérdés is használható. A feltételben csak az adott attribútum neve szerepelhet, más attribútumok (más relációk attribútumai is) csak alkérdésben szerepelhetnek.

Példa: értékekre vonatkozó feltétel

```
CREATE TABLE Felszolgál (
  söröző CHAR(20) NOT NULL,
  sör      CHAR(20) CHECK ( sör IN
    (SELECT név FROM Sörök) ),
  ár      REAL CHECK ( ár <= 5.00 )
);
```

Mikor ellenőrzi?

- Érték-alapú ellenőrzést csak **beszúrásnál** és **módosításnál** hajt végre a rendszer.
- **Példa: CHECK (ár <= 5.00)** a beszúrt vagy módosított sor értéke nagyobb 5, a rendszer nem hajtja végre az utasítást.
- **Példa: CHECK (sör IN (SELECT név FROM Sörök))**, ha a Sörök táblából törölünk, ezt a feltételt nem ellenőrzi a rendszer.

Sorokra vonatkozó megszorítások

- A **CHECK (<feltétel>)** megszorítás a séma elemeként is megadható.
- A feltételben tetszőleges oszlop és reláció szerepelhet.
 - De más relációk attribútumai csak alkérdésben jelenhetnek meg.
- Csak beszúrásnál és módosításnál ellenőrzi a rendszer.

Példa: sor-alapú megszorítások

- Csak Joe bárja nevű sörözőben lehetnek drágábbak a sörök 5 dollárnál:

```
CREATE TABLE Felszolgal (
    söröző CHAR(20),
    sör CHAR(20),
    ár REAL,
    CHECK (söröző= 'Joe bárja'
           OR ár <= 5.00)
);
```

Megszorítások elnevezése

- Nevet tudunk adni a megszorításoknak, amire később tudunk hivatkozni (könnyebben lehet később majd törölni, módosítani)
- név CHAR(30) **CONSTRAINT** NévKulcs
PRIMARY KEY,
- nem CHAR(1) **CONSTRAINT** FérfiVagyNő
CHECK (nem IN ('F', 'N')),
- **CONSTRAINT** Titulus
CHECK (nem = 'N' OR név NOT LIKE 'Ms.\%')

Megszorítások módosítása

- **ALTER TABLE** FilmSzínész **ADD CONSTRAINT** NévKulcs **PRIMARY KEY** (név);
- **ALTER TABLE** FilmSzínész **ADD CONSTRAINT** FérfiVagyNő **CHECK** (nem IN ('F', 'N'));
- **ALTER TABLE** FilmSzínész **ADD CONSTRAINT** Titulus **CHECK** (nem = 'N' OR név NOT LIKE 'Ms.\%');

Összefoglalás: Kulcsok, idegen kulcsok

- Kiegészítő lehetőségeket: **Kulcs és idegen kulcs (foreign key) hivatkozási épség megadása**
- **PRIMARY KEY** vagy **UNIQUE**
- Kulcsok megadásának két változata van:
 - Egyszerű kulcs (egy attribútum) vagy
 - Összetett kulcs (attribútumok listája)
- **FOREIGN KEY**, a **hivatkozott attribútumoknak** a másik táblában kulcsnak kell lennie!
- **REFERENCES** kulcsszó használatának két lehetősége: attribútumként vagy sémaelemként lehet megadni.

Összefoglalás: A stratégia kiválasztása hivatkozási épség megőrzésére

- Ha idegen kulcsot deklarálnak megadhatjuk beszúrásra is és törlésre is a SET NULL és a CASCADE stratégiát:

ON [UPDATE, DELETE][SET NULL CASCADE]

- Ha nem adjuk meg, a default stratégia működik, elutasítja az épséget sértő törlést vagy módosítást.
- Példa: **CREATE TABLE Felszolgá (**
söröző CHAR(20), sör CHAR(20), ár REAL,
FOREIGN KEY(sör)REFERENCES Sörök(név)
ON DELETE SET NULL
ON UPDATE CASCADE) ;

Kérdés/Válasz

- Köszönöm a figyelmet! Kérdés/Válasz?

Feladatok

- Házi feladat: Gyakorlás az Oracle Példatár feladatai:
- DML-utasítások, tranzakciók
 - DML-utasítások: insert, update, delete (Példatár 5.fej.)
 - Adatbázis-tranzakciók: commit, rollback, savepoint
- DDL-utasítások, create table
 - DDL-utasítások: adattáblák létrehozása, módosítása, integritási megszorítások (Példatár 5.fejezet folyt.) és
 - Nézetábla létrehozása és törlése, táblák tartalmának módosítása nézetáblákon keresztül (Példatár 6.fej.)